

O KORIŠĆENJU NEEKVIDISTANTNE MREŽE KOD DIFERENCNIH POSTUPAKA

Dragoslav Herceg

Saopšteno 27. 10. 1980.

Prirodno-matematički fakultet. Institut za matematiku.
21 000 Novi Sad, ul. dr Ilije Đuričića 4, Jugoslavija.

1. Uvod

U radu se posmatra diskretizacija konturnog problema (KP) $-x'' = f(t, x)$, $t \in I = [0, 1]$, $x(0) = \gamma_0, x(1) = \gamma_1$ na neekvidistantoj mreži

$$I_h = \{t_0 = 0, t_i = t_{i-1} + hk_i, i = 1, 2, \dots, n\}$$

pri čemu je $n > 3$, $n \in \mathbb{N}$, $k_i \in \mathbb{R}$ ($i = 1, 2, \dots, n$), $h^{-1} = \sum_{i=1}^n k_i$. Pretpostavlja se da rešenje $x(t)$ problem (KP) postoji, da se u intervalu $[0, \epsilon]$, $0 < \epsilon < < 1$, naglo menja i da je u intervalu $[\epsilon, 1]$ skoro konstantno. Primere problema oblika (KP) sa ovim osobinama nalazimo u [1], [4], [5], [8], [10], [11]. Da bi što veći broj tačaka mreže I_h pripadao intervalu $[0, \epsilon]$ brojeva k_i biramo tako da važi:

$$(1) \quad 1 \leq k_i \leq k_{i+1} \quad (i = 1, 2, \dots, n-1).$$

Kao i u [5] prepostavljamo da je

$$k_n = \sum_{j=1}^{p_{n-1}} k_{n-1-j} \quad \text{za neko } p_{n-1} \in \{0, 1, \dots, n-2\},$$

$$k_{n+1} = k_n$$

i koristimo diferencnu formulu

$$(2) \quad -x''(t_i) = L_h x(t_i) + O(h^2), \quad t_i \in I_h \setminus \{0, 1\},$$

sa

$$(3) \quad L_h x(t_i) = h^2 (a_i x(t_i + \alpha_1 h) + b_i x(t_i) + c_i x(t_i + \alpha_2 h) + d_i x(t_i + \alpha_3 h))$$

Pri tom je za određeno $i \in \{1, 2, \dots, n-1\}$

$$\alpha_1 = -\sum_{j=1}^{p_i} k_{i-j} \quad \text{za neko } p_i \in \{0, 1, \dots, i-1\},$$

$$(4) \quad \alpha_2 = k_{i+1}, \quad \alpha_3 = \alpha_2 + k_{i+2},$$

$$a_i = \frac{2(\alpha_2 + \alpha_3)}{\alpha_1(\alpha_1 - \alpha_2)(\alpha_1 - \alpha_3)}, \quad b_i = \frac{-2(\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3)}{\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3}.$$

$$(5) \quad c_i = \frac{2(\alpha_1 + \alpha_3)}{\alpha_2(\alpha_2 - \alpha_1)(\alpha_2 - \alpha_3)}, \quad d_i = \frac{2(\alpha_1 + \alpha_2)}{\alpha_3(\alpha_3 - \alpha_1)(\alpha_3 - \alpha_2)}.$$

U diferencnoj formuli (2) koriste se četiri tačke, $t_i, t_i + \alpha_j h$ ($j=1, 2, 3$), te red konzistencije u opštem slučaju ne može biti veći od 2, [12]. Neka je

$$(DKP) \quad A_h x = B_h F_h x + r_h$$

diskretni analogon za (KP), dobijen primenom formule (2). Tada je matrica A_h oblika, [5],

$$A_h = h^{-2} \begin{vmatrix} h^2 & & & & & \\ a_{10} & b_1 & c_1 & d_1 & & \\ a_{21} & a_{20} & b_2 & c_2 & d_2 & \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \\ a_{n-2, n-3} a_{n-2, n-4} \dots & a_{n-2, 0} & b_{n-2} & c_{n-2} & d_{n-2} & \\ a_{n-1, n-2} a_{n-1, n-3} \dots & a_{n-1, 0} & b_{n-1} & c_{n-1} & & \\ & & & & h^2 & \end{vmatrix}$$

gde je za $i=1, 2, \dots, n-1; j=0, 1, 2, \dots, i-1$

$$a_{i,j} = \begin{cases} a_i & \text{ako je } j=p_i, \\ 0 & \text{ako je } j \neq p_i. \end{cases}$$

Dale je $B_h = \text{diag}(0, 1, \dots, 1, 0)$, $(F_h x)(t) = f(t, x(t))$, $t \in I_h$, $r_h = (\gamma_0, 0, \dots, 0, \gamma_1)$, [5].

U daljem radu pojmove inverzno-monotona matrica, L -matrica i M -matrica koristimo u uobičajenom smislu, [2], [5], [9].

Dokazi egzistencije rešenja x_h diskretnog analogona (DKP), konvergencije postupka paralelne sećice, [2], [5], za rešavanje (DKP) i konvergencije diskretnog rešenja za kontinualnom kada $n \rightarrow \infty$ mogu se uspešno sprovesti ako se dokaže inverzna monotonija matrica A_h i odrede uslovi za matricu $D = \text{diag}(d_0, d_1, \dots, d_{n+1})$ pod kojima važi $(A_h - DB_h)^{-1} \geq 0$, [2], [5]. Ako je matrica $A_h L$ -matrica, tj. ako su svi njeni elementi van glavne dijagonale nepozitivni, a elementi na glavnoj dijagonali su pozitivni, ispitivanje inverzne monotonije se znatno pojednostavljuje. Za matricu A_h je poznato [5], [6] da je pod navedenim uslovima L -matrica ako važi:

$$\alpha_2 \leq -\alpha_1 \leq \alpha_3, \quad \text{za svako } i=1, 2, \dots, n-1.$$

S obzirom na (1) to će biti slučaj ako je

$$(6) \quad k_1 = k_2, \quad k_{i+1} \leq \sum_{j=0}^{p_i} k_{i-j}, \quad p_i \geq 1, \quad i = 2, 3, \dots, n-1.$$

Pri korišćenju računara za numeričko rešavanje (DKP) pogodno je da matrica A_h bude takva da ne zahteva veliki memorijski prostor, naročito za velike vrednosti n . S obzirom na njen oblik, postavićemo zahtev da bude trakasta sa širinom trake 2, tj. da bude $p_i \leq 1, i = 2, 3, \dots, n-1$. Ako želimo da je A_h trakasta L-matrica sa širinom trake 2, uslov (6) se svodi na

$$(7) \quad k_1 = k_2, \quad k_{i+1} \leq k_i + k_{i-1}, \quad p_i = 1 \quad (i = 2, 3, \dots, n-1).$$

U radu se posmatra izbor neekvidistantne mreže I_h i formiranje matrice A_h na osnovu formule (2), tako da A_h bude trakasta matrica sa širinom trake 2. Pri tom se postavlja još dva uslova koje ćemo posebno poučavati. Prvi se odnosi na izbor tačaka t_i neekvidistantne mreže I_h , tj. na određivanje brojeva k_i , tako da red konzistencije formule (2) bude za 1 veći, odnosno 3. Drugi uslov se odnosi na određivanje brojeva k_i tako da A_h bude L-matrica.

Proučavanje lokalne greške odsecanje kod diferencnih postupaka sa neekvidistantnom mrežom nalazimo u [3] i [13], gde se traži funkcija rasporeda tačaka mreže da lokalna greška odsecanja bude što manja. U [3], [13] koristi se diferencna formula sa tri tačke i red konzistencije povećan je sa 1 na 2.

Formiranje matrice A_h koje je L-matrica izvedeno je za slučaj neekvidistantne diskretizacije u [5], [6]. Takođe, u [1] imamo jedan primer formiranja L-matrice A_h , gde se koriste diferencne formule zasnovane na ekvidistantnom rasporedu tačaka koje se koriste. U navedenim slučajevima matrice A_h nije trakasta.

2. Povećanje reda konzistencije formule (2)

U ovom paragrafu posmatra se izbor mreže I_h tako da formula (2) ima red konzistencije 3 i da matrica A_h bude trakasta sa širinom trake 2. Pri tom brojevi k_i treba da zadovoljavaju uslov (1).

TEOREMA 1. Neka je $k_i = \sqrt{2^{i-1}}$ ($i = 1, 2, \dots, n$), $p_i = 0$ ($i = 1, 2, \dots, n-2$), $p_{n-1} = 1$ i neka je $L_h x(t_i)$ definisano sa (3), (4), (5) pri čemu je za $i = n-1$, $\alpha_2 = -k_{n-1}$, $\alpha_3 = k_n$. Tada za $x \in C^5(I)$ važi

$$-x''(t_i) - L_h x(t_i) = \begin{cases} O(h^3) & \text{za } i = 1, 2, \dots, n-2 \\ O(h^2) & \text{za } i = n-1, \end{cases}$$

a matrica A_h je inverzno monotona.

Dokaz. Koristeći se formulama iz [12], [5] dobijamo:

$$-x''(t_i) - L_h x(t_i) = -\frac{h^2}{12} (\alpha_1 \alpha_2 + \alpha_1 \alpha_3 + \alpha_2 \alpha_3) x^{IV}(t_i) + O(h^3), \quad t_i \in I_h \setminus \{0, 1\}.$$

Otuda vidimo da je tvrđenje teoreme tačno ako za svako $i \in \{1, 2, \dots, n-2\}$ važi

$$(8) \quad \alpha_1 \alpha_2 + \alpha_1 \alpha_3 + \alpha_2 \alpha_3 = 0$$

odnosno

$$(9) \quad \frac{1}{k_i} = \frac{1}{k_{i+1}} + \frac{1}{k_{i+1} + k_{i+2}}$$

Jedinstveno rešenje za (9) je $k_i = c\sqrt{2^{i-1}}$ ($i=1, 2, \dots, n$), $c \in R$, što nije teško dokazati. Za $c=1$ sledi tvrđenje teoreme.

Inverzna monotonija matrice A_h sledi na osnovu ML-kriterijuma, [1], [5]. U [5] je dokazan inverzna monotonija matrice A_h sa takvim izborima k_i ($i=1, 2, \dots, n$) koji sadrže kao specijalan slučaj u ovoj teoremi navedeni izbor k_i . Međutim potrebno je, s obzirom na izbor α_2 i α_3 za $i=n-1$, dokazati da važi

$$4d_{n-2}b_{n-1} \leq c_{n-2}d_{n-1}.$$

Kako je

$$d_{n-2} = 2^{2-n} \cdot \frac{13\sqrt{2}-18}{7}, \quad b_{n-1} = 2^{1-n} \cdot (10\sqrt{2}-12),$$

$$c_{n-2} = 3^{3-n}, \quad d_{n-1} = 2^{1-n} \cdot \frac{24-22\sqrt{2}}{7},$$

to se lako uveravamo da poslednja nejednakost važi. Time je teorema dokazana.

Red konzistencije formule (2) ne može biti 4. Naime, tada bi pored (8) trebalo da važi i $(\alpha_1 + \alpha_2)(\alpha_1 + \alpha_3)(\alpha_2 + \alpha_3) = 0$, što je nemoguće.

Pošto su brojevi k_i određeni na specijalan način i matrica A_h ima jednostavniji oblik nego u opštem slučaju. Pre svega je za $i=1, 2, \dots, n-2$

$$\alpha_i = 2^{-i} \cdot a, \quad \beta_i = 2^{-i} b, \quad \gamma_i = 2^{-i} c, \quad \delta_i = 2^{-i} d,$$

i

$$a_{n-1} = 2^{1-n} \bar{a}, \quad b_{n-1} = 2^{1-n} \bar{b}, \quad c_{n-1} = 2^{1-n} \bar{c}, \quad d_{n-1} = 2^{1-n} \bar{d},$$

sa

$$a = \frac{8}{7}(\sqrt{2}-3) > 0, \quad b = 6 - \sqrt{2} > 0, \quad c = -\sqrt{2} < 0, \quad d = \frac{13\sqrt{2}-18}{7} < 0$$

$$\bar{a} = \frac{8}{7}(18-13\sqrt{2}) < 0, \quad \bar{b} = 10\sqrt{2}-12 > 0, \quad \bar{c} = 8\sqrt{2}-12 < 0, \quad \bar{d} = \frac{24-22\sqrt{2}}{7} < 0$$

Zatim, matrica A_h se može prikazati kao

$$A_h = h^{-2} D \cdot A$$

gdje je $h^{-1} = \sqrt{2^n - 1} (\sqrt{2} + 1)$, $D = \text{daig } (1, 2^{-1}, 2^{-2}, \dots, 2^{-(n-1)}, 1)$

$$A = \begin{bmatrix} h^2 & & & & \\ a & b & c & d & \\ & a & b & c & d \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & \frac{a}{a} & \frac{b}{b} & \frac{c}{c} & \frac{d}{d} \\ & & & & & & & \\ & & & & & & & h^2 \end{bmatrix}.$$

TEOREMA 2. Neka je $k_i = 2^{i-1}$ ($i=1, 2, \dots, n$), $p_1=p_{n-1}=0$, $p_i=1$ ($i=1, 2, \dots, n-2$) i neka je $L_h x(t_i)$ za $i=1, 2, \dots, n-2$ definisano sa (3), (4), (5), a za $i=n-1$ sa

$$L_h x(t_{n-1}) = h^2 2^{2-2n} (\bar{a}x(t_{n-2}) + \bar{b}x(t_{n-1}) + \bar{c}x(t_n))$$

$$\bar{a}=8/3, \quad \bar{b}=4, \quad \bar{c}=-4/3.$$

Tada za $x \in C^5(I)$ važi

$$-x''(t_i) - L_h x(t_i) = \begin{cases} O(h^2) & \text{za } i=1, \\ O(h^3) & \text{za } i=2, 3, \dots, n-2, \\ O(h) & \text{za } i=n-1, \end{cases}$$

a matrica A_h je inverzno monotona.

Dokaz ove teoreme je potpuno analogan dokazu prehodne teoreme, s tim da se jednačina (9) svodi na jednačinu

$$\frac{1}{k_i + k_{i-1}} = \frac{1}{k_{i+1}} + \frac{1}{k_{i+1} + k_{i+2}}$$

za svako $i \in \{2, 3, \dots, n-2\}$. Da je $-x''(t_{n-1}) = L_h x(t_{n-1}) + 0(h)$ nije teško utvrditi, [9].

Matrica A_h u ovom slučaju ima oblik

$$A_h = h^{-2} D_1 A_1$$

sa $h^{-1} = 2^n - 1$, $D_1 = \text{diag}(1, 2^{-2}, 2^{-4}, \dots, 2^{-2(n-1)}, 1)$,

$$A_1 = \begin{bmatrix} h^2 & & & & & \\ a_1 & b_1 & c_1 & d_1 & & \\ a & 0 & b & c & d & \\ & a & 0 & b & c & d \\ & & \ddots & & & \\ & & & a & 0 & \frac{b}{a} & \frac{c}{b} & \frac{d}{c} \\ & & & & & & & \\ & & & & & & & h^2 \end{bmatrix}.$$

$$a = -512/315, \quad b = 26/9, \quad c = -9/7, \quad d = 1/45,$$

$$a_1 = -16/5, \quad b_1 = 5, \quad c_1 = -2, \quad d_1 = 1/5.$$

Matrice A i A_1 očigledno nisu L -matrice, jer su d i d_1 pozitivni brojevi. Međutim, koristeći se ML -kriterijumom, [2], [5], lako se dokazuje da su A i A_1 inverzno monotone matrice. Naime, koje treba da zadovoljavaju b , c , d , c_1 , d_1 specijalni su slučajevi uslova iz [5] (sa specijalno izabrane k_i), te su ispunjeni kao što je dokazano u [5]. Kako je $D^{-1} \geq 0$ i $D_1^{-1} \geq 0$, to je $A_h^{-1} \geq 0$ u oba posmatrana slučaja.

Kao posledica prethodnih teorema može se, koristeći se tehnikom iz [2], [9] pod odgovarajućim prepostavkama za $f(t, x)$, [2], [5], dokazati da važi:

$$\|x_h - x^h\| = O(h^3)$$

Pri tome je x_h rešenje diskretnog analogona (DKP), a x^h je restrikcija na I_h rešenja x problema (KP).

U [1] je posmatrana mreža sa $k_i=1$, ($i=1, 2, \dots, N_1$), $k_i=2^i$ ($i=N_1+1, \dots, N_2$), $k_i=2^{N_2}$ ($i=N_2+1, \dots, n$), $N_1+N_2 < n$, ali u tom slučaju red konzistencije nije u svim tačkama 3, niti je matrica A_h trakasta.

3. Neki dovoljni uslovi za L -oblik matrice A_h

Posmatramo izbor brojeva k_i ($i=1, 2, \dots, n$) tako da uslov (1) bude ispunjen, da matrica A_h iz (DKP) bude trakasta sa širinom trake 2 i da je L -matrica. Uslov koji u tom slučaju treba da ispunjavaju k_i je, kao što smo videli, (7). Ne umanjujući opštost razmatranja uzimamo da je $k_1=1$, prema (7) je tada i $k_2=1$. Sa $p_1=0$, $p_i=1$ ($i=2, 3, \dots, n-1$) razlikovaćemo dva slučaja.

Slučaj I. $k_{i+1}=k_i+k_{i-1}$ ($i=2, 3, \dots, n-1$),

$\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$ se određuju prema (4) za $i=1, 2, \dots, n-1$.

Slučaj II. $k_i=q^{i-2}$ ($i=3, 4, \dots, n$), $q \in \left(1, \frac{1+\sqrt{5}}{2}\right]$,

α_1 se određuje kao u (4) za $i=1, 2, \dots, n-1$,

$$\alpha_2 = \begin{cases} k_2 & \text{za } i=1, \\ -k_i & \text{za } i=2, 3, \dots, n-1 \end{cases} \quad \alpha_3 = \begin{cases} k_2+k_3 & \text{za } i=1, \\ k_{i+1} & \text{za } i=2, 3, \dots, n-1. \end{cases}$$

U prvom slučaju brojevi k_i ($i=1, 2, \dots, n$) jednaki su sa članovima u_i ($i=1, 2, \dots, n$) Fibonačijevog niza

$$u_i = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^i - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^i \right) \quad (i=1, 2, \dots).$$

Tada je

$$A_h = h^{-2} \begin{bmatrix} h^2 & & & & \\ a_1 & b_1 & c_1 & & \\ a_2 & 0 & b_2 & c_2 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & a_{n-1} & 0 & b_{n-1} & c_{n-1} \\ & & & & h^2 & \end{bmatrix}.$$

gde je $h^{-1}=u_{n+2}-1$, $\frac{-b_i}{2}=a_i=c_i=-u_{i+1}^{-2}$ ($i=1, 2, \dots, n-1$).

U slučaju II matrica A_h je oblika:

$$A_h = h^{-2} \begin{bmatrix} h^2 & & & \\ a_1 & b_1 & d_1 & \\ a_2 & c_2 & b_2 & d_2 \\ & & & \\ & a_{n-1} & c_{n-1} & b_{n-1} & d_{n-1} \\ & & & h^2 & \\ & & & & \end{bmatrix}$$

sa $h^{-1}=\frac{q^n-1}{q-1}$, a koeficijenti a_i, b_i, c_i, d_i određeni su prema (5) i važi $a_i<0, b_i>0, c_i\leq 0, d_i<0$. Ako je $q=\frac{1+\sqrt{5}}{2}$ biće $c_i=0$ ($i=2, 3, \dots, n-1$), te će A_h biti istog

oblika kao u prvom slučaju, ali sa drugim vrednostima koeficijenata.

Kao što smo videli matrica A_h je u oba slučaja L -matrica. Pored toga ona je specijalan slučaj matrice A_h iz [5] za koju je dokazano da je inverzno monotona. Znači, matrica A_h je u oba slučaja M -matrica.

Navedena dva primera izbora brojeva k_i , odnosno mreže I_h nisu jedina koja imaju za posledicu da je A_h M -matrica i trakasta matrica sa širinom trake 2. U slučaju II najveća vrednost za q je $(1+\sqrt{5})/2$ i pri korišćenju navedenih formula nije moguće odrediti veće q a da A_h ostane L -matrica. Ako bi se p_i biralo sa više slobode, tj. ako matrica A_h ne bi bila trakasta matrica, za $k_1=k_2=1, k_i=q^{i-2}$ ($i=3, 4, \dots, n$) već za $q>2$ matrica A_h ne bi bila L -matrica, što je dokazno u [5], [6].

Upoređujući dva navedena slučaja izbora brojeva k_i , vidimo da je u prvom slučaju moguće za fiksno $n \in N$ smestiti više tačaka mreže I_h u intervalu $[0, \epsilon]$ nego u drugom slučaju. Naime, za $k_i=\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^{i-2}$ i u_i važi

$$u_i - k_i = \frac{3 - \sqrt{5}}{2} (u_i - u_{i-1}) = \frac{3 - \sqrt{5}}{2} u_{i-2}, \quad i=3, 4, \dots$$

odnosno $u_i > k_i$.

4. Numerički primer

Rešavan je problem

$$-x'' = 4 \cdot 10^4 (1-x), \quad x(0)=x(1)=0$$

za čije rešenje $x(t)$ važi

$$x(0.5+t)=x(0.5-t), \quad t \in [0, 0.5], \quad x(t) \in (0.99999999, 1], \quad t \in [0.1, 0.5].$$

Zbog toga se rešavanje datog problema može svesti na rešavanje problema

$$-x'' = 4 \cdot 10^4 (1-x), \quad x(0)=0, \quad x(0.5)=1,$$

odnosno

$$(10) \quad -x'' = 10^4 (1-x), \quad x(0)=0, \quad x(1)=1.$$

U tabeli I navedeno je 8 izbora brojeva k_i pomoću kojih je formirana mreža I_h . U tabeli II za svaki od tih izbora prikazani su broj n tačaka mreže I_h , broj m tačaka skupa $I_h \cap [0, 0.2]$ (koji je posebno interesantan jer se u njemu rešenje $x(t)$ naglo menja) i ε_j definisano za svaku mrežu I_h kao $\|x^h - x_h\|_\infty$, gde je x_h rešenje diskretnog analogona za (10), a x^h restrikcija na I_h tačnog rešenja problema (10). Za $j=1, j=2$ imamo izbore brojeva k_i kao u teoremmama 1 i 2. Vidimo da su u ta dva slučaja veličine ε_j manje od ostalih ε_j iz tabele II. Takođe vrednosti ε_j ($j=3, 4, \dots, 8$) su manje što su mreže I_h (za $j=3, 4, \dots$) „sličnije“ mrežama za $j=1, 2$.

Tabela I

j	n_j	$(k_1, k_2, \dots, k_{n_j})$
1	10 20 50	$k_i = \sqrt{2^{i-1}} \quad (i=1, 2, \dots, n_j)$
2	20 20 50	$k_i = 2^{i-1} \quad (i=1, 2, \dots, n_j)$
3	10	(1, 1, 2, 3, 6, 13, 26, 52, 104, 192)
4	10	(1, 1, 1, 2, 4, 8, 16, 32, 105, 210)
5	20	$(\underbrace{1, \dots,}_{12}, 1, 2, 2, 4, 4, 8, 16, 24, 28)$
6	20	$(\underbrace{1, \dots,}_{8}, 1, 2, 5, 5, 5, 5, 15, 30, 50, 105, 210, 260, 300)$
7	50	(1, 1.5, 2.5, 4.5, 8.5, 15, 27, 40, 70, 120, 210, 300, 500, 700, 800, 1000, ..., 1000)
8	50	(1, 1.9, 3.6, 6.8, 12.8, 24, 24.9, 25, 46, 54, 98, 102, 150, 250, 300, 400, 500, 600, 600, 800, 1200, ..., 1200)

Tabela II

j	n_j	m_j	ε_j
1	11	6	$1.635 \cdot 10^{-2}$
1	21	16	$1.493 \cdot 10^{-3}$
1	51	46	$1.356 \cdot 10^{-3}$
2	11	6	$1.408 \cdot 10^{-2}$
2	21	16	$1.392 \cdot 10^{-3}$
2	51	46	$9.521 \cdot 10^{-4}$
3	11	8	$3.724 \cdot 10^{-2}$
4	11	9	$3.728 \cdot 10^{-2}$
5	21	16	$1.409 \cdot 10^{-2}$
6	21	17	$2.277 \cdot 10^{-3}$
7	51	21	$2.477 \cdot 10^{-3}$
8	51	24	$1.638 \cdot 10^{-3}$

LITERATURA

- [1] Bohl, E., *Inverse Monotonicity in the Study of Continuous and Discrete Singular Perturbation Problems*, To appear in Proceedings of the Conference on the Numerical Analysis of Singular Perturbation Problems, May 30. — June 2, 1978, Academic Press, 1978.
- [2] Bohl, E., J. Lorenz, *Inverse Monotonicity and Difference Schemes of Higher Order*. A Summary for Two Point Boundary Value Problems, *Aequ. Math.*, 19, 1—36, 1979.
- [3] Denny, V. E., *A New Method for Solving Two Point Boundary Value Problems Using Optimal Node Distribution*, *J. Comput. Phys.* 9, 120—137, (1972).
- [4] Flaherty, J. E., R. E. O'Malley, Jr., *The Numerical Solution of Boundary Value Problems for Stiff Differential Equations*, *Mat., Comp.*, Vol. 31, No. 137, 66—93, 1977.
- [5] Herceg, D., *Diferencni postupci sa neekvidistantnim mrežama*, doktorska disertacija, Novi Sad, 1980.
- [6] Herceg, D., *Ein Differenzenverfahren zur Lösung von Randwertaufgaben*, Zbornik radova Prirodno-matematičkog fakulteta u Novom Sadu, knjiga 9, 1979. (u štampi).
- [7] Herceg, D., *Nichtäquidistante Diskretisierung der Grenzschichtdifferentialgleichungen und einige Eigenschaften von diskreten Analoga*, Zbornik radova Prirodno-matematičkog fakulteta univerziteta u Novom Sadu, knjiga 9, 1979.
- [8] Lorenz, J., *Die Inversmonotonie von Matrizen und ihre Anwendung beim Stabilitätsnachweis von Differenzverfahren*. Dissertation, Münster, (1975).
- [9] M. Lentini, V. Pereyra, *Boundary Problems Solvers for first Order Systems Based on Deferred Corrections*, In: *Numerical Solution of Boundary Value Problems for Ordinary Differential Equations*, edited by A. K. Aziz, Academic Press' New York—San Francisco—London 293—315, 1975.
- [10] Pearson, C. E., *On a Numerical Method for Ordinary Differential Equations of Boundary Layer Type*, *J. Math. Phys.*, 47, 134—154, (1968).
- [11] Pearson, C. E., *On Non-linear Ordinary Differential Equations of Boundary Layer Type*, *J. Math. Phys.* 47, 351—358, (1968).

- [12] Pflanz, E., *Über die Bildung finiter Ausdrücke für die Lösung linearer Differentialgleichungen*, Z. angew. Math. Mech., Bd. 17, Nr. 5, 296–300, (1937).
- [13] Rivas, E. K., *On the Use of Nonuniform Grids in Finite-Difference Equations*, J. Comput. Phys. 10, 202–210, (1972).

ÜBER DIE NUTZUNG DES NICHTÄQUIDISTANTEN GITTERS BEI DIFFERENZVERFAHREN

Dragoslav Herceg

Zusammenfassung

In dieser Arbeit betrachten wir eine Diskretisierung von Randwertaufgaben der Form (*KP*) mit nichtäquidistantem Gitter $I_h = \{t_0 = 0, t_i = t_{i-1} + hk_i, i = 1, 2, \dots, n\}$, $h^{-1} = \sum_{i=1}^n k_i$. Wir setzen dabei voraus, dass die Lösung $x(t)$ von (*KP*) sich in $[0, \varepsilon]$, $0 < \varepsilon < < 1$, stark ändert und in $[\varepsilon, 1]$ nur wenig. Deshalb setzen wir auch voraus, dass (1) gilt. Die Differenzformell (2) hat im allgemeinen Fall die Konsistenzordnung 2, [12]. Ist $k_i = \sqrt{2^{i-1}}$ oder $k_i = 2^{i-1}$ ($i = 1, 2, \dots, n$) die Konsistenzordnung dieser Differenzformell ist 3, was in Sätzen 1 und 2 bewiesen ist. Die Matrix A_h aus (*DKP*) (diskrete Analoga von (*KP*)) ist dann inversmonoton, was aus [5] folgt.

In § 3 sind zwei hinreichende Bedingungen für L-Gestalt der Matrix A_h gegeben:

- I $k_1 = k_2 = 1, k_{i+1} = k_i + k_{i+1}$ ($i = 1, 2, \dots, n$),
II $k_1 = k_2 = 1, k_i = q^{i-2}$ ($3, 4, \dots, n$) $q \in (1, 0.5(1 + \sqrt{5}))$.

Dabei ist A_h eine Bandmatrix mit der Bandweite 2. Da A_h inversmonoton ist, [5], folgt dann, dass A_h M-Matrix ist. In § 4 ist ein numerisches Beispiel gegeben.